SEARCH INDEX DETAIL JAPANESE BACK NEXT

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number: (43)Date of publication of 2000-295281 20.10.2000

application:

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 H04L 12/18

(21)Application

11-098002

(71)Applicant: SUMITOMO ELECTRIC IND LTD

number: (22)Date of filing:

05.04.1999

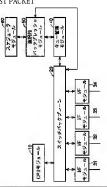
(72)Inventor: YOSHIDA SHINICHI

(54) FLOW CONTROLLER AND FLOW CONTROLLER METHOD FOR MULTICAST PACKET

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To prevent useless transfer of multicast packets.

SOLUTION: A selective back pressure module 50 of each node grasps the number of packets that is queued at present in each transmission queue managed by a queue management module 40 and discriminates the queue to be in a congestion state when the number of packets more than a specified number is gueued to each gueue. When the module 50 discriminates that all transmission queues in a multicast flow reach this congestion state, the module 50 informs an adjacent upper-stream node about a back pressure denoting that the flow itself is in congestion and suppression of transmission of packets to the node is requested via a switch back plane 20 and a corresponding I/F module.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

Searching PAJ

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-295281 (P2000-295281A)

(43)公開日 平成12年10月20日(2000, 10, 20)

(51) Int.Cl.7		識別記号	FI			テーマコード(参考)
H04L	12/56		H04L	11/20	102E	5 K 0 3 0
	12/18			11/18		9 A 0 0 1

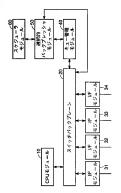
		審查請求	未請求 請求項の数9 OL (全 13 頁)
(21)出願番号	特顧平11-98002	(71)出願人	000002130 住友電気工業株式会社
(22)出顧日	平成11年4月5日(1999.4.5)	(72)発明者	大阪府大阪市中央区北浜四丁目 5 番33号 吉田 真一 大阪市此花区島屋一丁目 1 番 3 号 住友電
		(74)代理人	気工業株式会社大阪製作所内100064746弁理士 深見 久郎 (外2名)
		ドターム(参	考) 5K030 GA13 HA08 HB11 KX13 LC01 LC11 MB15 9A001 CC06 CC07 HH34 KK56 LL09

(54) 【発明の名称】 マルチキャストパケットのフロー制御装置および方法

(57) 【要約】

【課題】 無駄なマルチキャストパケット転送を防ぐことを目的とする。

【解決手段】 各ノードでは、選択的バックプレッシャ モジュール5 0はキュー管理モジュール4 0 が管理する 各送信キューに現在キューイングされているパケット数 を把握し、各キューについて規定値以上のパケットがキューイングされるとそのキューは輻輳状態であると判定 し、あるマルチキャストフローのすべての送信キューが の輻輳状態に選したことを判定すると、スイッチバッ クブレーン2 0 および対応の1 / ドモジュールを介して 隣接する上流 / 一ドに対しそのフロー自体が輻輳状態で ありパケットの終ノードへの送信抑制を要求する旨のバ ックブレッシャが預知される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 1つ以上のパケットのフローが定義され た回線を介して相互に適信接続された複数のノードのそ れぞれに張りられて、該ノードの入力側のコ以上の入 力フローのそれぞれから前記パケットを受理して処理 し、前記入力フローのそれぞれでかくで受理された前記 パケットを用力側の該入力フローに対応の 1つ以上の出 力フローに送出するためのマルチキャストパケットのフ ロー細胞地源であって。

前記入力プローに対応の前記1つ以上の出力フローのそ 10 れぞれに対応して設けられ、該入力プローから受理され た前記シケットのデータが逐次格納されながら、次ノー ドに送出するために認用されるキューを備え、

前記キューの全てにおいて前記データの客納量が野定上 限値を超えたときには、対応する前記入力プローに属す 前記パケットの該ノードへの送信帥時を該入力プローに 関する隣接上流ノードに要求することを特徴とする、マ ルチキャストパケットのプロー制御装置。

【請求項2】 前記マルチキャストパケットのフロー制 御装置はさらに、

前記入力フローのそれぞれから前記パケットを受理する とともに、与えられる前記パケットを対応する前記出力 フローに送出する送受信部と、

受信調整部とを備え、

前記受信調整部は、

前記キューの全でにおいて前記データの格納量が前記列 定上限値を超えたときには、対応する前記入力プローに 順す前記パットの該メードへの送信抑抑度を該入力プロ 一に関する隣接上流ノードに要求するための送信抑抑度 求のパケットを前記送受信部に与える送信抑抑度来手段 30 を備える、請求項1に記載のマルチキャストパケットの フロー角度診療。

【請求項3】 前記マルチキャストパケットのフロー制 御装置はさらに。

前記キューのそれぞれを管理しながら、与えられる送出 要求に基づくキューから次に送出されるべき前記データ を読み出して前記パケットとして前記送受信部に与える とともに、送出すべき前記データが無くなり空状態に移 行したキューを特定して談キューを指定する空キュー通 知、または前記空状態から新たに前記データが格納され 40 た状態に移行したキューを特定して談キューを指定する 歴空キュー通知を出力するキュー管理部と、

前記空キュー適知または前記形空キュー適知を入力し て、前記1つ以上のキューのうち前記空状態でなく、次 に送出されるべき前記デールが銘飾されたキューを選択 して選択された数キューを特定する情報を含む前記送出 要求を前記キュー管理部に出力する出力調整部とを備 考

前記受信調整部はさらに、

前記送受信部を介して前記送信抑制要求のパケットを入 50 前記キューの全てにおいて前記データの格納量が所定上

カレて、前記1つ以上のキューのうち入力された前記さ 信抑制要求のパケットにより指定される前記入力フロー に対応のキューについて、前記空キュー通取を前記出力 調整部に出力する空キュー通取手段を備える、請求項2 に記載のマルチキャストパケットのフロー制御接置。

【請求項4】 前記受信調整部はさらに、

施証送信仰傳度泉のパケットの送出後、前記キューの1 つ以上において前記データの格納園が所定下限値を下回 ったときには、対応する前記入力プローに同ず前記・ケットの該ノードへの送信再開度が記りたったとから返信再開度。 東するための送信再開度。東のゲットを前記登号信部に 与える送信再開度。東の大学とを前記を信部に 記載のマルチキャストパケットのプロー制度を調 記載のマルチキャストパケットのプロー制度を調

【請求項5】 前記受信調整部はさらに、

前記送受信部を介して前記送信用開要求のパケットを入 力して、前記1つ以上のキューのうち入力された前記送 信用開度求のパケットにより指定される前記出力フロー に対応のキューについて、前記繋でキュー通知を前記出 力調整部に出力する歴空キュー通知手段を備える、請求 項4に記載のマルチキャストパケットのフロー制御装 驚。

[請求項6] 前記所定上程總は、前記フローを介して 前記パケットを欠落させることなく伝送するために必要 とされる前記サースにおける前記テータの修修発量の最 大値であることを特徴とする、請求項1ないし5のいず れかに記載のマルチキャストパケットのフロー制御装 層。

[請求項7] 前記所定上限額は、前記1つ以上のキュ - のそれぞれについて個別に設定されることを特徴とす る、請求項1ないし6のいずれかに記載のマルチキャス トバケットのフロー制御装置。

【請求項8】 前記所定下限値は、前記1つ以上のキュ のそれぞれについて値別に設定されることを特徴とす る、請求項4ないしてのいずれかに記載のマルチキャス トパケットのフロー郵便装備。

[請款項9] 1つ以上のパケットのフローが定義させた回線を介して相互に適信接続された複数のノードのそれぞれにおいて、該ノードの人力側の1つ以上の人力フローのそれぞれから前記パケットを受理して処理し、前記入フローのそれぞれからいで受理された前記パケットを出力側の話入力フローに対応の1つ以上の出力フローに送出するためのマルチキャストパケットのフロー制御が話であった。

前記ノードは、前記入力フローに対応の前記1つ以上の 出力フローのそれぞれに対応して設けられ、該入力フロ ーから受理された前記パケットのデータが逐次格納され ながら、次ノードに送出するために設出されるキューを 備え

前記マルチキャストパケットのフロー制御方法は、前記キューの全てにおいて前記データの格納量が所定

限値を超えたときには、対応する前記入力フローに属す 前記シゲットの該ノードへの送信即制を該入力フローに 関する隣接上流ノードに要求することを特徴とする、マ ルチキャストパケットのフロー制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の限する技術分野】この発明にいケット交換線に おけるマルチキャストパケットのプローを制御するため のマルチキャストパケットのプロー制御接置はおび方法 に関し、特に、ネットワークの輻輳状態に応じて送信さ 10 れる情報是金剛御するためのマルチキャストパケットの フロー御脚変調やおどび方法に関する。

[0002]

【従来の技術および発明が解決しようとする課題】特開 昭63-209247号公報には、高速・ジット交換網 の輻輳削御に関して、輻輳が発生すると、隣接ノードに 対してパケットの属性を指定して送信規制するための技 術が開示される。

[0003] この公割では、送信規則の対象はユニキャ ストパケットであり、マルチキャストとは、ネットワー の言及はない。なお、マルチキャストとは、ネットワー クを通じて同一のデータ(パケット)を同時に複数のユーザ(機器)に対して配信することをいり、ユニキャストとは、ネットワークを通じて同一のデータを同時には 1つのユーザ(機器)に対してのみ配信するようなデー タ転送方式をいう。

【0004】また、特開平9-312655号公報には、マルチキャストコネクションにおいてのパケットのフロー制御(フローとは一連の処理の単位となるパケットの流れ)方法が示される。ここでは、コネクションの 30分岐ノードにおいて輻輳情報の統合処理が行なわれるが、プローの制御は送信万端末で行なわれるとする、いわめるエンドッエンドのフロー制御である。

【0005】そのため、輻輳が発生してから輻輳発生時 点(ノード)においてバケットに関するトラフィックが 減少するまでの時間差が大きくなり、パケット落ち(パ ケットが通信路上で輻輳などにより廃棄されること)が 生じる可能性がある。

[0006] また、マルチキャストプロー上のどこか1 箇所で幅機が発生すると、送信元ノードにおいて送信が 40 期削されるために、送信元ノードから該ノードまでのフ ローの経路上に幅輳部分を持たない他の受信ノードにお いても情報送信が抑制されてしまうという理影響を受け ることにたる。

【0007】それゆえにこの発明の目的は、無駄なマル チキャストパケット転送を防ぐマルチキャストパケット のフロー制御装置および方法を提供する。

[00008]

【課題を酹決するための手段】請求項1に記載のパケッ キューのうち入力された送信抑制要求のパケットによりトのマルチキャストパケットのフロー制御装置は1つ以 50 指定される前記入力フローに対応のキューについて、空

上のパケットのフローが定義された回聴を介して相互に 通信接続された複数のノードのそれぞれに設けられて、 該ノードの入力側の1つ以上の入力ワローのそれぞれか らパケットを受理して処理し、入力フローのそれぞれに ついて受理されたパケットを出力側の該入力フローに対 底の1つ以上の出力フローに送出するために、以下の特 徹を有する。

【0009】つまり、マルチキャストパケットのフロー 卵砂器電は、人力プローに対応の1つ以上の出力プロー かそれぞれに対応して設けられ、該入力プローから受理 されたパケットのデータが逐水格納されながら、次ノー ドに送出するために認出されるキューを備える。そして、キューの全でにおいてデータの格納最力所定上限値 を超えたときには、対応する入力プローに関すがケット の該ノードへの送信却順と該入力プローに関する隣接上 ボノードに要求する。

【0010】請求項2に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項1に記載のマルチキャスト パケットのフロー制御装置がさらに、以下の特徴を有す エ

【0011】つまり、入力プローのそれぞれからパケットを受理するとともに、与えられるパケットを対応する 出力フローに送出する送受信仰と、受信調整部とをさら に備える。そして、受信調整部は、キューの全てにおい てデータの格納量が所定。1段個を超えたときには、対応 する入力フローに関すパケットの該ノードへの送信抑制 を該入力フローに関するのサットの該ノードへの送信抑制 要求手段を確える。

【0012】請求項3に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項2に記載のマルチキャスト パケットのフロー制御装置がさらに、以下の特徴を有す **

【0013】つまり、キューのそれぞれを管理しながら、与えられる送出要求に基づくキューから次に送出されるべきデータを読み出してパケットとして送き信能に与えるとともに、送出すべきデータが無くなり空状態に与えるとともに、送出すべきデータが無くなり空状態に移行したキューを特定して該キューを指定する空キュー適知。または空状態から新たにデータが終納された状態に移行したキューを特定して該キューを指定する歴空キュー通知を出力するキュー管理能と、空キュー通知または歴空キュー通知を入力して、1つ以上のキューのうち空状態でなく、次に送出されるべきデータが解納されたキューを選択して選択された該キューを特定する情報を含む送出度水をキュー管理師に出力する出力調整部とをもに備える。

【0014】そして、受信調整部はさらに、送受信部を 介して送信期制要求のパケットを入力して、1つ以上の キューのうち入力された送信期制要求のパケットにより 招定される確定よってロートをはのキューについて、空 キュー通知を出力調整部に出力する空キュー通知手段を 備える。

【0015】請求項1ないし3のそれぞれに記載の装置 によれば、あるマルチキャストフローの全キューにおい てデータ格納容量が所定上限値を超えて輻輳状態が発生 することが予想される場合にのみ、該マルチキャストフ ローの送信抑制が隣接上流ノードに要求される。それゆ えに、送信元ノードから該ノードまでのフロー経路上に **輻輳状態が発生していないフロートのノードにまでパケ** ットの送信が抑制されて、該ノードでパケットが受信で 10 きないことによる支障は回避される。

【0016】また、どの宛先ノードにおいても受信され ることがない可能性の高い無駄なマルチキャストパケッ トのデータ伝送が効果的に防止される。これにより、い ずれにしても捨てられるようなパケットが伝送されて無 駄に回線が使用されることが回避されて、その分、他の 有効なパケット転送にパンド幅を割当てることができ 3.

【0017】また、輻輳状態に伴うパケットの送信抑制 要求は、隣接上流ノードで受理されて実行されるから幅 20 軽状態解消のためのパケット送信抑制を速やかに行うこ とができて、パケット落ちをより少なくできる。

【0018】請求項4に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項2または3に記載のマルチ キャストパケットのフロー制御装置がさらに以下の特徴 を有する。つまり、受信調整部はさらに、 送信抑制要求 のパケットの送出後、キューの1つ以上においてデータ の格納量が所定下限値を下回ったときには、対応する入 カフローに属すパケットの該ノードへの送信再開を隣接 上流ノードに要求するための送信再開要求のパケットを 30 送受信部に与える送信再開要求手段を備える。

【0019】請求項5に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項4に記載のマルチキャスト パケットのフロー制御装置がさらに以下の特徴を有す る。つまり、受信調整部はさらに、送受信部を介して送 信再開要求のパケットを入力して、1つ以上のキューの うち入力された送信再開要求のパケットにより指定され る出力フローに対応のキューについて、脱空キュー通知 を出力調整部に出力する脱空キュー通知手段を備える。 【0020】 請求項4または5によれば、送信抑制後の 40 輻輳状態解消によるパケットの送信再開要求は、送信抑 制要求を受理して実行した隣接上流ノード受理されて実 行されるから輻輳状態解消後のパケット伝送再開を速や かに行うことができる。

【0021】請求項6に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項1ないし5のいずれかに記 **ಪのマルチキャストパケットのフロー制御装置がさらに** 以下の特徴を有する。つまり、所定上限値は、フローを 介してパケットを欠落させることなく伝送するために必 要とされるキューにおけるデータの格納容量の最大値で 50 要求は、隣接上流ノードで受理されて実行されるから幅

ある。

【0022】請求項7に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項1ないし6のいずれかに記 載のマルチキャストパケットのフロー制御装置がさらに 以下の特徴を有する。つまり、所定上限値は、1つ以上 のキューのそれぞれについて個別に設定される。

【0023】請求項8に記載のマルチキャストパケット のフロー制御装置は、請求項4ないし7のいずれかに記 載のマルチキャストパケットのフロー制御装置がさらに 以下の特徴を有する。つまり、所定下限値は、1つ以上 のキューのそれぞれについて個別に設定される。

【0024】請求項6ないし8のそれぞれに記載の装置 によれば、あるマルチキャストフローの各出力フローに 関するパケットの送受信レートに従い所定上限値または 所定下限値を任意に設定できる。

【0025】請求項9に記載のマルチキャストパケット のフロー制御方法は、1つ以上のパケットのフローが定 義された回線を介して相互に通信接続された複数のノー ドのそれぞれにおいて、該ノードの入力側の1つ以上の 入力フローのそれぞれからパケットを受理して処理し、 入力フローのそれぞれについて受理されたパケットを出 力側の該入力フローに対応の1つ以上の出力フローに送 出するための方法である。

【0.0.2.6】 ノードは、入力フローに対応の1つ以上の 出力フローのそれぞれに対応して設けられ、該入力フロ 一から受理されたパケットのデータが豕次枠納されたが ら、次ノードに送出するために読出されるキューを備え

【0027】方法は、キューの全てにおいてデータの格 納量が所定上限値を超えたときには、対応する入力フロ ーに属すケットの該ノードへの送信抑制を該入力フロー に関する隣接上流ノードに要求することを特徴とする。

【0028】請求項9に記載の方法によれば、あるマル チキャストフローに対応する全キューにおいてデータ格 納容量が所定上限値を超えて輻輳状態が発生することが 予想される場合にのみ、 該マルチキャストフローの送信 抑制が隣接上流ノードに要求される。それゆえに、送信 元ノードから該ノードまでのフローの経路上に輻輳状態 が発生していないフロー上のノードにまでパケットの送 信が抑制されて、該ノードでパケットが受信できないこ とによる支障は同避される。

【0029】また、どの宛先ノードにおいても受信され ることがないことがわかっている無駄なマルチキャスト パケットのデータ伝送が効果的に防止される。これによ り、いずれにしても捨てられるようなパケットが伝送さ れて無駄に回線が使用されることが回避されて、その 分、他の有効なパケット転送にバンド幅を割当てること ができる。

【0030】また、輻輳状態に伴うパケットの送信抑制

輳状態解消のためのパケット送信抑制を速やかに行うことができて、パケット落ちをより少なくできる。

[0031]

【発野の実施の形態】 本実施の形態では、パケット交換網のデータリンク層におけるマルチキャストパケットの フロー制御が示される。ここで対象とされるマルチキャ ストフローは、ポイントツーマルチポイントのフローで あり、マルチポイントツーマルチポイントのフローは対 象外とされる。

【0032】また、本実施の形態では、パケット交換網 10 において既にマルチキャストフローが設定されていることを想定しており、マルチキャストのフローの設定方法ではマルチキャストフローがアクティブな間の条種のがラメータの変更は接近されない。なお、ここではダイナミックなフローの変更については述べていないが、本実施の形態はダイナミックなフローの変更については述べていないが、本実施の形態はダイナミックなフローの変更については必ずていないが、本実施の形態はダイナミックなフローの変更についても必要についても必要にある。

【0033】本実施の形態では通信路上に中継装置が1 台以上設置されて、バケット(あるいはセル)は転送線 20 路上の各中継装置で処理される。これをホップパイホッ ブと呼ぶ、

[0034] また、本実施の形態ではパックブレッシャが用いられる。パックブレッシャとは、たとえばジリアル回線のメなの/×の「「のようなもので、通信の宛先機器あるいは中継装置で舗装が発生し、それ以上・ジャットを受信できない状態となったときに、パケット落ちを回避するために上流の機器や実際に対してパケットの送信を一時的に停止(送信抑制)させたり、これを再開させたりすることを要求する送信抑制要求および送信要求30かい。

[0035] バックブレッシャに関する要果先が降終する機器(中継装置や通信機器)である場合は「ホップパイホップのバックブレッシャ」であり、要果先がパケット(プロー)送信元の機器(中継装置や通信機器)である場合は「エンドツーエンドのバックブレッシャ」である。また、1つの回線が被変の異なるフローにより共用されている場合に、特定フローに対してのみバックブレッシャをかけることを「選択的バックブレッシャ」と呼ぶ、

【0036】図1は、この発明の実施の形態によるパケット交換網に適用されるノードのプロック構成図である。図1にはノードにおけるマルチキャストパケットの選択的パックブレッシャを用いたフロー制御のためのプロック構成が示される。

【0037】図2は、この発明の実施の形態に適用されるパケット交換網の構成図である。図3は、図2のパケット交換網における隣接する両ノード間のフローの一例を説明する図である。

【0038】図2においてパケット交換網はパケットを 50 が示される。

送信してデータ連信をする両端の表面(送信端および受信端の装置)となり得るエッジデバイス和 ~ A 5 およびエッジデバイス間の通信路 比に設けられて伝送される バケットに関して処理を行なう中継装置 B 1 ~ B 7 を含む。エッジデバイスA 1 ~ A 5 および中継装置 B 1 ~ B 7 は、以降 ~ F と呼ばれる。

【0039】たとえばノードB2のようにフローを入力 して複数のフローに分岐して出力するが、このようなノードを分域ノードと呼ぶ、また各ノードについて、ある フローに着目して、そのフローの上流側に位置するノードは上流ノードと呼び、下方側に位置するノードは下流ノードと呼び、下方側に位置するノードは下流ノードと呼ぶ、各ノードにマレーは中央地震が同 およびメモリを含む情報処理装置として提供される。なお、各ノードではハードウェアの設定や管理のためにソフトウェアが設けられて、バケットの転送自体はハードウェアで行なけれる。

【0040】本実施の形態で対象とされる1つ以上のパケットのフローが定義された回線を介してデータパケットを転送するとめのマルチキャストワーは、ボイントツーマルチボイントの1方向フローであるが、図3に示されるようにこのフローの方向とは逆方向に選択的パップレッシャ制御パケットが伝送される。本実施の形態では、同一機接ノトド間様に各フローで共用されるパックブレッシャ制御パケット専用のフローが定義されるパックブレッシャ制御パケット専用のフローが定義される。【0041】図4(A)~(F)は、この発明の実施の形態を記しているというでは、1041】図4(A)を、1041】図4(A)を、105年間のフィールド機及を示す図である。図4(A)には通常の通信におけるデータ転送のための通常のデータパケットNPDが示され、図4

(B) には避代されたフローに関する送信却卵を上流ノードに要求するためのパックブレッシャ制御 (送信抑制) 要求) パケットBP1が示され、図4(C)には選択されたフローに関して送信却削された送信の再期始を含む と前のように表していまってプレッシャ制御(送信要求) パケットBP2が示される。

(0042) 図4 (A) ~ (F) の各パケットはヘッダ 能とデータ都を含む。ヘッダ銀には一般的には該かりット に対応のフローを識別するための情報であるフローI Dを含む情報が確約される。図4 (A) の通常のデータ パケットNPDのデータ部には伝送すべきデータの内容 が格約される。図4 (B) のパックブレッシャ制態 (送 信仰制度表) パケットBP1のデータ部には送信抑制度 家R1が格納される。送信柳制度泉R1は該パケットB P1が伝送される回線上に存むするプローに対応する ビットマップを有し、選別的パックブレッシャをかける 必要がある1つ以上のフロー (フローID) のみがセッ トされて、送信柳制度はR1とより通常のデータパケッ トNPDの送信が抑制されるそプローが変される。 ここでは、たとえばフローIDが1であるフローに関し てはデータパケットNPDの送信が抑制されていること が認されること [0043] 図4(C)のパックブレッシャ制御(送信 要求)パケットBP2のデータ部には送信要求R2が格 納される。送信要求R2は期間された送信が再度許可さ れるべきフローを含む送信を許可する全フローを特定す る情報を示す。ここでは、たとえばプロー IDが1のフ ローに関して送信が許可されることが示されることが

【0044】 バックプレッシャ制御パケットのフォーマットにはいくつかの形式が適用できる。

【0046】図4(F)のパックプレッシャ制御パケットBP5のデータ線には衝別と対象アローの1Dとが含まれる。種別には送信期剛要求R1および送信要求R2の、ずれか一方が設定される。対象フローの1Dには常に1つだけ1Dが設定される。

【0047】パックプレッシャ制御パケットBP5の場合とは異なり、送信師制度求R1と送信要求R2を必要なときに直ちに送信しない場合には、次の2つの方法が30条36れる。

【0048】まず第10方法は、図4(E)のパックプレッシャ制御・パットBP4を用いる方式である。パックプレッシャ制御・パットBP4はデータ部においてそのリンりに定義されているすべてのフローに対応するビットが1ならばそのフローには送信御・歴史・R1が出ている(送信不可である)ことを示し、各フローに対応するビットが0ならば、そのフローには送信御・制度求R1は出ていない(送信可能である)ことを示す。パッケブレッシャ制御・パットBP4は、新たに送信御・制度求R1は出ていない。(送信可能である)ことを示す。パッケブレッシャ制御・パットBP4は、新たに送信御・制度求R1は出ていない。(送信可能である)ことを示った。パッケブレッシャ制御・パットBP4は、新たに送信御・開度求R1は出ていない。たと表ば0.01秒に1回送信

【0049】バックプレッシャ制御バケットBP4を用いた方式の利点は、パックプレッシャ制御バケットBP 4が何らかの原因により上流ノードに届かなかった場合でも、次に送信されるパックプレッシャ制御バケットB P4には、そのリンクに関するすべてのバックプレッシ ・制御に関する情報が設定されているため、プローが送 50

信抑制の状態になったままとなるといった心配がないことである。

【0050】ただし、そのリンク上に設定されているフロー数が多い場合パックプレッシャ制御パケットBP4のサイズが大きくなり、また定期的にパックプレッシャ制御パケットBP4を送信する必要があるから回線帯域の消費量が大きい。

【0051】第2の方法は、図4(B)~(D)のパックブレッシャ制御・ゲットBP1~BP3を用いる方式である。図4(D)のパックブレッシャ制御・ゲットBP3を用いる方式である。図4(D)のパックブレッシャ制御・ゲットBP1とBP2による送信制刺髪泉R1と送信乗泉R2を1つのパケットBP1~BP3は、新たに送信制刺髪泉R1あるいは送信要泉R2を送信する必要ができたときに、直ちには送出されず、一気時間特優した後送出されて、複数フローと対応の送信制刺髪泉R1となまとめて送出するものである。なおこの場合においても、パックブレッシャ制御・ゲットトと関してパケット落ちが生じたときの同様のための処理が必要とされる。

【0052】なお、本実施の形態では説明を簡単にする ためパックプレッシャ制御パケットとしてバックプレッ シャ制御パケットBP1とBP2とな用いている。

シャ制脚がケット B P 1 と B P 2 とを用いている。 【 0 0 5 3 】 8 5 は、図 1 の M a 成成においてプロック間の データおよび信号の流れを説明するための図である。図 1 および図らにおいて各 ノードは、C P U (中央処理数 値の略・ぞシェル1 0、ス クッチバックプレーン2 0、隣接する ノードからデータを受信するためにフロー ごとに設けられて送受信部の 1 例である 1 / F (インタ フェースの略)モジュール3 1 ~ 3 4、キュー管理部の 一例である選択的ペックプレッシャモジュール5 0 および 出力両階部の 1 例であるスケジューラモジュール6 0を 含む。I / F モジュールの数はよれに特定されない。 【 0 0 5 4 】 図5では、パケット受信用の 1 / F モジュ ールとして I / F モジュール3 1 が採用されて、パケッ ト送信用の 1 / F モジュール3 1 が採用されて、パケッ ト送信用の 1 / F モジュール3 4 が採用されるが、これに特定されない。

【0055】また、図5では図1の選択的パックブレッシャモジュール60を構成するものとして選択的パック プレッシャモニタモジュール (以下、モンタモジュール と略す) 51、選択的パックプレッシャ実行モジュール (以下、実行モジュールと略す) 52 および選択的パッ クプレッシャ送受信モジュール (以下、送受信モジュールと略す) 53 を含む。

【0056】図6は、フローID→IVCID変換テー ブル70の構成図である。図7は、IVCID→0VC ID変換テープル71の構成図である。図8は図5のキュー管理モジュール40により参照されるキュー管理テ ーブルの内容を示す図であり、図9は図5のモニタモジュール51により参照されるキュー管理テーブルの内容を示す図である。

[0057] 関10は、図5におけるデータパケットの 受信の処理フローチャートである。図11は、図5にお ける通常のデータパケットの送信に関する処理プローチャートである。図12は、図5の選択的パックブレッシャモニタモジュール510処理プローチャートである。図13は、図5の選択的パックブレッシャモニタモジュール510他の処理プローチャートである。図14は、10 図5における選択的パックブレッシャとかけック・アック 信の処理プローチャートである。図16位の処理プローチャートである。図16位の処理プローチャートである。図16位の処理プローチャートである。図1700元

【0058】図10~図14のフローチャートはASIC (Application Specific IC の略) に組込まれた論理により実現される。

【0059】次に、動作について図面を参照し説明する。まず、図5の受信用の1/Fモジュール31が上流
ノードから図4(A)の通常のデータパケットNPDを
受信する。1/Fモジュール31は図6のフロー1D→
1VC1D変換テーブル70を有する。テーブル70は 20
INC1Dに1対1対応で該フローを2/F内で一窓に
特定するための内部処理用の識別于1VC1Dと含含
む。1/Fモジュール31は受信パケットドPDのハッ
ダ部のフロー1Dに基づいてプロー1D→1VC1D変換テーブル70を検索して対応する内部処理用の識別于
1VC1Dを得る(図10の51)。

【0060】1/Fモジュール31は瀬列子 I V C I D と受信パケットデータをスイッチバックプレーン20は 渡すので、スイッチバックプレーン20は受信パケット 30 データを自己が管理する内部パッファ 21に順次格約 し、内部パッファ21における記憶位置、受信パケットのパイト数などの情報を含むパケット記述子211を作成して、パケット記述子211と瀬列子 I V C I D とをキュー管理チジュール40は図7の1 V C

ID→OVCID変換テーブル71と図8のキュー管理 テーブル72を参照する。

【0062】マルチキャストプローの場合、出力1/F モジュールの数だけ出力1/Fモジュールを調別するた 40 めの識別子OVC1Dが限けられるので、1VC1D→OVC1Dを扱テーブル71は、1つの識別子1VC1Dについてポインタを利用したチェーン構造により1つ以上の情報711は識別子OVC1Dと対応するパケット出力用の1/Fインタフェースモジュールを特定する出力1/F特定情報712とを含む。

【0063】キュー管理モジュール40は、受信したパケットデータのパケット記述子212を1つ以上のキューを用いて管理する。キュー管理モジュール40で管理 50

される各キューは識別子OVCIDと1対1に対応する。キュー管理モジュール40は各識別子OVCIDについて受理したパケットがどの出力1/Fモジュールから出力されるかを特定するための情報を含むキュー管理テーブル72を参照する。

【0064】キュー管理テーブル72は後述するように モニタモジュール51により参照される情報も含むが、 ここでは図8に示されるようにキュー管理モジュール4 2より参照される情報のみが示される。

【0065】図8においてキュー管理テープル72は複数の調例FOVC1D2、調例FOVC1D2、調例FOVC1D2、調例FOVC1Dのそれぞれについて対応されキューに関する情報を含む。この情報には対応キュー内に存在するパケットデータの数を示すキュー内パケット数721、読キューにおけるパッファ、メモリンの使用量を示す使用ロバッファ優122、該キュー中ロパケットを出力するための1/Fモジュールを特別であるポッファ内に対いて該キューの影響などが表現に位置する情報である出力先1/F723、複数のキューが構成されるパッファ内に対いて該キューの影響などが表現に位置する情報を指示するための情報であるキュー先順ポインタ724およびキュー末尾ボインタ725を含む。

【0066】なお、各キューにはパケット記述子211 がパケットデータとして格納される。

【0067】キュー管理モジュール40は、スイッチパックプレーン20からパケット記述子211と識別子1 いて1Dを受理すると、識別子1VC1Dに為立いて1VC1D→0VC1D変換テーブル71を検索して対応する1つ以上の識別子0VC1Dを存て(S4)、得られた識別子0VC1Dを存在に基立いてキュー管理テーブル72を検索して、対応するキューの末尾にそれぞれがケットデータを、すなわちスイッチパックブレーン20から受理したパケット記述子211を図8に示されるようにして登録するとともに、対応するキュー内パケット数721、使用中パッファ量722、キュー先頭ボインタ724およびキュー末尾ボインタ725を更新する(S5)。

【0068】 ここで、あるキューにパケット記述子21 1が1つも格納されてなければ、そのキューの状態は空という。

【0069】関10のS5において、空であったキューに新たにパケット記述子211が格納されたとき(S6でYES)、キュー管理モジュール40は空であって新たにパケット記述子211が加えられたキューに対応の識別子OVC1Dをキュー管理テーブル72から説出す。そして、スケジューラをジュール60に付して、そのキューに関するパケット送受信のためのスケジュール開始を要求するために、そのキューに対応して認出された。これに対応して認出された。

【0070】 スケジューラモジュール60は複数のスケ

ジューラ6 i (i=1、2、…) を含み、各スケジュー ラ6 i は出力 / Fモジュールのそれぞれに対応して設 けられる。各スケジューラ6 i は対応する出力 I / Fモ ジュールのキューのみについて送受信に関するサービス を行かう。

【0071】該ノードから図4(A)の通常のデータパケットNPDを下流ノードに送信する場合の動作について説明する。

【0072】スケジューラモジュール60は所定のポリシーに基分、て、次の送信されるべきデータパケットN 10 PDのデータ (パケット記述子211) が格納されたキューを決定する。

【0073】 なお、スケジューラモジュール60は、スケジュール開始度求100と後述するスケジュール中止要求110により与えられる識別FOVC1Dによりとのキューが空であるか否かを判断しながら、次にパケットを送信すべきキューを決定して対応する識別FOVC1Dを含むパケット送信要求120をキュー管理モジュール40に4万名。

[0074] キュー管理モジュール40は、スケジュー 20 テモジュール60からパケット送信要求120を受理すると、パケット送信要求120により指定された識別子OVC1Dに基づきキュー管理テーブル72を検索して、対応するキューのキュー先頭ポインタ724で指示されるパケット記述子211を取出して、取出されたパケット記述子211とともに対応するキュー管理テーブル72中の識別子OVC1Dと出力先1/F723とをスイッチバックブレーン20に渡す(図11のS10)。

【0075] この結果、対応するキューが空になったか 30 否か判定されて(S11)、空になればスケジューラモジュール60に対して、そのキューに関するパケット送受信のスケジュールを中止することを要求するために該キューに対応の識別FOVCIDを含むスケジュール中止要求110がスケジューラモジュール60に与えられる(S12)。

【0076】 スケジューラモジュール60は、スケジュール中止要求110を受理すると、対応するキューの送受信に関するスケジューリングサービスを中止するように動作する。言い換えれば、該キューに関してパケット 40 送信要求120がキュー管理モジュール40に渡されないよう動作する。

【0077】 スイッチパックプレーン20は、キュー管理モジュール4 かからパット記述子211、出力先1 / F723 および識別子0V C1Dを受性するので、受理したパケット記述子211に基プルでパッファ21から対応の受信データ (パケットデータ) を楽出して(S13)、説出されたパケットデータと受理した識別子0 VC1Dを出力先1/F723で特定される送信の1 / Fモジュール34 は与表て、1/Fモジュール34は50

与えられたパケットデータをデータパケットNPDとして送信する (\$14)。このとき、I/Fモジュール3 4は、与えられる識別子OVCIDに基づいて所定の処 埋、たとえば、必要とあれば送信するデータパケットN PDのフロー IDの更新など)を行なう。

【0079】モニタモジュール51はキュー管理テーブル72を参照する。モニタモジュール51により参照されるキュー管理テーブル72の内容と、テーブル72の内容と、テーブル72の内容に基づいて参照されるパックプレッシャ管理テーブル73の内容が図9に示される。

【0080】図9のキュー管理テープル72には複数の 部別子のVC1Dと、識別子のVC1Dのそれぞれに対 応して図8と同様にキュー内パケット数721および使 用中パッファ量722を含むとともに、上しきい値72 6、下しきい値727およびパックプレッシャ管理テー プル73内の情報へのポインタ728が含まれる。

【0081】なお、上下しきい値726および727 (、全てのキューについて一括して設定されてもよく、 個別に設定されてもよい。上しきい値726は、対応す るキュー内のパケット記述子211の格納容量不足によ るパケット落ちを回避することのできる最大容量に設定 される。

【0082】パックプレッシャ管理テーブル73は複数 の識別子IVCIDと、認別子IVCIDのそれぞれに ついて対応するキューのうち満杯でないキューの数を示 すための満杯でないキューの数731を含む。

【0083】モニタモジュール51はスイッチバックプ レーン20からキュー管理モジュール40へのデータを モニタし、各キューにおいてパケットデータ(パケット 記述子211)による使用中パッファ量722を監視し て、図12のフローチャートに従い以下のように動作す メ

【0084】つまり、モニタモジュール51はスイッチ パックプレーン20からキュー管理モジュール40への データを驚視レバケットデータの受信イベントごとに、 スイッチバックブレーン20から受理した遊炉干1VC 1Dに基づいて1VC1D→0VC1D変換テープル7 を検索して対応する1つ以上の遊別子0VC1Dを求 める (S20)。

【0085】そして求められた各識別子OVCIDについて、以下の処理を実行する。まず、受理したパケット 記述子211に基づいて新たに受信したパケットのパイト数をキュー管理チーブル72中の対応するキューの使用中パッファ量722に加算する(\$21)。

[0086] そして、使用中パッファ量が新たに上しきい値726を超えたか合か単位する(\$22)。使用中パッファ量722が対応する上しきい値726を超えなければ(\$22でNO)、次の識別子OVC1Dについ 10で同様に処理が行なわれる。

【0087】一方、上しまい値726を超えれば (S22でYES)、その識別FOVC1Dに対応するポインタ728で示されるパックプレッシャ管理テープル73中の満杯でないキューの数731が1減算されて (S23)、その減算の結果、満杯でないキューの数731が10となれば、次の識別FOVC1Dについて同様に処理が行なわれる。一方、満杯でないキューの数731が0となれば (S24でYES)、パッグプレッシャ管理テーブル 2073において対応する識別FIVC1Dで特定されて送受信をジュール53に与東54れ、ことで対応するプローに対してパックプレッシャ制御(送信抑制要求)パケットが生成されて送信される (S25)。

[0088] このように、マルチキャストプローでは、 各フローに対応するキューが複数存在する。そこで、対 応するすべてのキューの使用ロケッファ量722が対応 する上しきい値726を超えて該フローに関して輻輳状 態となれば、そのプローに対応する図4(B)のバック ブレッシャ制御(送信抑制要求)パケットが生成されて 30 送られる。

【0089】送受信モジュール53は、モニタモジュール51から送信却刺対象1VC1D13のが与えられるので、与えられた説別子1VC1Dに基づきテープル70から送信却削対象フロー1Dを読み出し、テープル71から情報711を読出す。そして、図4(B)のバックブレッシャ制節パケットBP1(制御対象プロー1Dが設定されたもの)を生成して、情報711から読出された出力1/下等定情報712ともにスイッチバックブレーン20に送る。以後、バックブレッシャ制節パケットを開発712ともにスイッチがックットBP1は正常のパケットと同様に扱われ、情報712で指定される1/Fモジュール34から隣接する上流ノードに送られる。

【0090】モニタモジュール51は図12の処理とと もに、図13のフローチャートに従い以下の処理も行な う。

【0091】モニタモジュール51はキュー管理モジュ ール40からスイッチバックブレーン20へのデータを モニタレ各キューにおいてパケットデータ (パケット記 ボそ211) による使用ロパッファ骨722を監測す る。キュー管理モジュール40からスイッチバックプレ ーン20へのデータパケットの送信イベントごとに、モ ニタモジュール51は送信データパケットのバイト数を キュー管理テーブル72中の対応するキューの使用中パッファ量722から減算して使用中パッファ量722から減算して使用中パッファ量722を 更新する(図13の830)

【0092】その結果、使用中レッファ量ア22が対応 する下しまい値で27を下回ったか判断し (S31) 下回るなければ処理は終了するが、下回はは対応するパ ックブレッシャ管理テーブルへのポインタ728により 指示されるパックブレッシャ管理テーブル73中の満杯 でないキューの数731が1だけ加算されて更新される (S32)。

【0093】そして、加算の結果、満杯でないキューの数731の館がのから1に変化したが沖順だれる(833)。変化しなければ一速の処理を終了するが、変化すれば、前述のパケット BP 1と同様にして対応するフローのフロー1Dを含む図4(C)のパックブレッシャ制御パケットBP 2が作成されて、隣接する上流ノードに対して送信され該プローのデータパケットの送信が要求れる(S34)。

【0094】一方、隣接する上流ノードでは図12または図13で送信されたパックプレッシャ制御・ゲットB P1またはBP2が受信されるので、図10と同様な処理が行なわれるとともに、図14に従う処理が実行される

【0095】まず図14において、受信されたパックブ レッシャ制御パケットBP1またはBP2は1/Fモジ ュール31とスイッチパックブレーン20を介して送受 信モジュール53に与えられる。

【0096】送受信モジュール53は、与えられたパッ クブレッシャ制御パケットBP1またはBP2中の制御 対象のフロー1Dを得て、これに基づいてフロー1D→ 1VC1D変換テーブル70を検索して、対応する識別 子1VC1Dを求める(図14のS40)。

【0098】実行モジュール52は、送受信モジュール 53から与えられる信号を受理して内容を判別し(S4 2)、送信抑制対象のVCID131であればスケジュ - 一ラモジュール60に対し送信抑制対象のVCID13 (10)

1により受理した識別子OVCIDを含むスケジュール 中止要求110を与え(S43)、送信対象OVCID 1 4 1 を受理すれば、これにより受理した識別子OVC I Dを含むスケジュール開始要求100をスケジューラ モジュール60に与える(S44)。

【0099】 したがって、スケジューラモジュール60 は送受信モジュール53および実行モジュール52を介 して与えられる選択的バックプレッシャによるスケジュ 一ル開始/中止要求100/110に対するサービス を、キュー管理モジュール40および実行モジュール5 10 2を介して与えられるスケジュール開始/中止要求10 0/110と同様に処理することができる。

【0100】上述したように、あるフローに対してバッ クプレッシャ制御(送信抑制要求)パケットBP1を受 けると、実際に対応するキューが使用しているバッファ 量722にかかわらず、スケジューラモジュール60に 対して該キューは空である旨のスケジュール開始要求1 10が通知されるから、以降、そのキューに対するサー ビスを停止して、該バックプレッシャ制御パケットBP 1の送信元への該フローを用いた通常のデータパケット 20 N P D 伝送が停止する。

【0101】また、バックプレッシャ制御(送信要求) パケットBP2を受けた場合は、実行モジュール52 は、そのプローに対応するキューが空でなくなった旨の スケジュール開始要求100をスケジューラモジュール 60に通知するから、スケジューラモジュール60によ りそのキューに対するサービスを行なうことができて、 送信制御されていたフローの場合は、通常のデータパケ ットNPDのマルチキャストによる下流ノードへの伝送 を再開することができる。

【0102】なお、マルチキャストフローでは1つのフ ローに対応するキューが複数個あるが、前述したように パックプレッシャ管理テーブル73中の満杯でないキュ 一の数731が0になったか否かによりバックプレッシ v制御パケットBP1またはBP2を送信するようにし ているから、送信抑制要求 (パケットBP1) を受けて サービスが中止されるのは、該パケットBP1を受理し たI/Fモジュールを介してデータを送出するためのキ ューに限定される。その他のキューについては引き続き サービスが続行される。同様に、送信要求 (バックプレ 40 ッシャ制御パケットBP2)を受取った場合も、サービ スが行なわれるのは、その要求 (パケットBP2) を受 理した I / F モジュールが通常のデータパケット N P D を送出するためのキューに限定されて、その他にも送信 抑制中のキューがあったとしてもサービスは再開されな

【0103】したがって、どの宛先ノードにおいても受 信されない可能性の高い無駄なマルチキャストパケット のデータ伝送が効果的に防止される。これにより、いず れにしても捨てられるようなパケットが伝送されること 50 2.0 スイッチバックプレーン

により、無駄に回線が使用されることが同避されて、そ の分、他の有効なパケット転送にバンド幅を割当てるこ とができる。

【0104】また、本実施の形態では隣接する上流ノー ドレバックプレッシャ制御パケットRP1およびRP2 が与えられてこれに従う処理が実施されるから、あるノ ードにおいて輻輳が発生してから、すなわちバックプレ ッシャ管理テーブル73において満杯でないキューの数 731が0となったときから、輻輳が発生した該ノード においてデータパケットに関するトラフィックが減少す るまでの時間を短くできて輻輳状態がすばやく解消され やすくなる。

【0 1 0 5】なお、今回開示された実施の形態は全ての 点で例示であって、制限的なものではないと考えられる べきである。本発明の範囲は上記した説明ではなくて特 許請求の範囲によって示され、特許請求の範囲と均等の 意味および範囲内でのすべての変更が含まれることが意 図される。

【図面の簡単た説明】

【図1】この発明の実施の形態によるパケット交換網に 適用されるノードのプロック構成図である。

【図2】 この発明の実施の形態に適用されるパケット交 換網の構成図である。

【図3】図2のパケット交換網における隣接する面ノー ド間のフローの一例を説明する図である。

【図4】 (A) ~ (F) は、この発明の実施の形態に流 用されるパケットのフィールド構成を示す図である。 【図5】図1の構成においてブロック間のデータおよび 信号の流れを説明するための図である。

【図6】図5のフロー I D→ I V C I D変換テーブルの 構成図である。

【図7】図5のIVCID→OVCID変換テーブルの 構成図である。

【図8】図5のキュー管理モジュール40により参照さ れるキュー管理テーブルの内容を示す図である。

【図9】図5のモニタモジュールにより参照されるキュ 一管理テーブルの内容を示す図である。

【図10】図5におけるデータパケットの受信の処理フ ローチャートである。

【図11】図5における通常のデータパケットの送信に 関する処理フローチャートである。

【図12】図5の選択的バックプレッシャモニタモジュ 一ルの処理フローチャートである。

【図13】図5の選択的バックプレッシャモニタモジュ 一ルの他の処理フローチャートである。

【図14】図5における選択的パックプレッシャ制御パ ケット受信の処理フローチャートである。

【符号の説明】

10 CPUモジュール

OVCID 721:出力VF特定情報

31~34 I/Fモジュール

40 キュー管理モジュール

50 選択的パックプレッシャモジュール

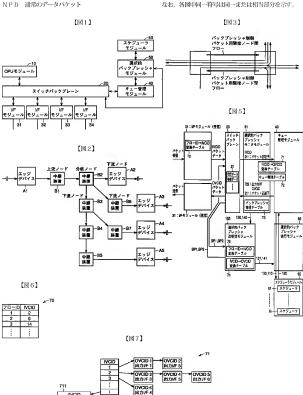
60 スケジューラモジュール

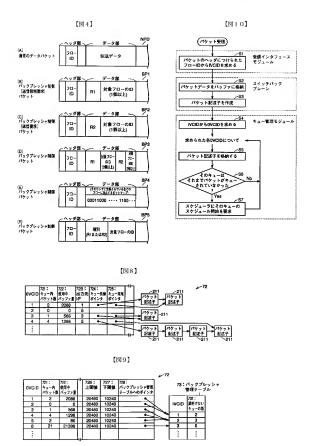
BP1 バックプレッシャ制御(送信抑制要求)パケッ

BP2 バックプレッシャ制御(送信要求)パケット

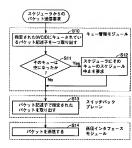
BP3~BP5 バックプレッシャ制御パケット

なお、各図中同一符号は同一または相当部分を示す。

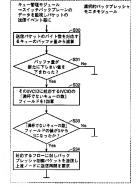




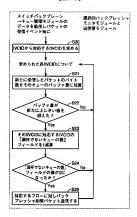
[図11]



【図13】



【図12】



[図14]

